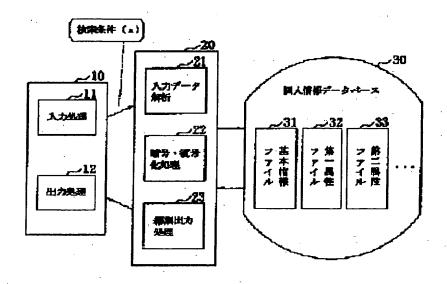
## MicroPatent® PatSearch FullText: Record 1 of 1

Search scope: US EP WO JP; Full patent spec.

Years: 1971-2001

Text: Patent/Publication No.: JP11272681



Download This Patent

Family Lookup

Citation Indicators



Go to first matching text

JP11272681

RECORDING METHOD FOR INDIVIDUAL INFORMATION AND RECORD MEDIUM THEREOF

HITACHI INFORMATION SYSTEMS LTD Inventor(s): MATSUURA TORU ;ISHIKAWA YORIO Application No. 10069744 JP10069744 JP, Filed 19980319, Abstract: PROBLEM TO BE SOLVED: To perform a retrieval and an arithmetic process without spoiling processing performance in the case of normal access, but disabling a person who is not permitted to decipher individual information or acquire the whole information even when reading it out of an individual information data base.

SOLUTION: Information is divided into a basic information file 31 consisting of basic data items of individual information and attributes information files 32, 33... consisting of other attribute data items and the files are related by using individual codes which specify pieces of individual information as they are or codes ciphered by using cipher keys different by the files. For normal retrieval by a client 10, retrieval conditions are analyzed by an input data analysis part 21 and when 2 files are objectives, a ciphering and deciphering process part 22 decipher the ciphered individual codes by the files, performs retrieval from other files by ciphering them by the files, and performs an editing and output process 23.

Int'l Class: G06F01730; G06F01200

### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

## (11)特許出願公開番号

## 特開平11-272681

(43)公開日 平成11年(1999)10月8日

(51) Int.Cl.6	*	識別記号	•	ΡΙ	•
G06F	17/30		•	G06F 15/40	340
	12/00	505		12/00	505
	•			15/40	3 2 0 B
		•	·		370Z

## 審査請求 未請求 請求項の数7 OL (全 8 頁)

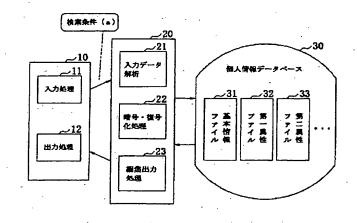
<u> </u>			
(21)出願番号	<b>特願平10-69744</b>	(71)出願人	000152985
	• •		株式会社日立情報システムズ
(22)出願日	平成10年(1998) 3月19日		東京都渋谷区道玄坂1丁目16番5号
•		(72)発明者	松浦・徹
			東京都渋谷区道玄坂一丁目16番5号 株式
	. :.		会社日立情報システムズ内
• •	.:	(72)発明者	石川 頼雄
			東京都渋谷区道玄坂一丁目16番5号 株式
			会社日立情報システムズ内
	. • •	(74)代理人	

## (54) 【発明の名称】 個人情報の記録方法およびその記録媒体

### (57)【要約】

【課題】個人情報データベースに対して、許可されない者が個人情報を読み出しても、その解読を不可能にするか、あるいは全体情報の取得を不可能にし、正常なアクセスの場合には処理性能を損うことなく、検索や演算処理を行える。

【解決手段】個人情報の基本データ項目からなる基本情報ファイル31と、それ以外の属性データ項目からなる属性情報ファイル32,33,・・とに分割し、各個人情報を特定する個人コードをそのままないしはファイル毎に異なる暗号鍵を用いて暗号化したコードで、ファイルを関連付ける。クライアント10から正常に検索するには、検索条件を入力データ解析部21で解析し、2つ以上のファイルにまたがる場合には、暗号・復号化処理部22でファイル毎の暗号化個人コードを復号し、ファイル毎に暗号化して他ファイルを検索し編集出力(23)する。



### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータシステムで処理可能な記録 媒体に個人情報を記録する記録方法において、

上記個人情報を、氏名、性別等の基本データ項目からなる基本情報を格納した基本情報ファイルと、該基本データ項目以外の属性データ項目からなる属性情報を格納した1個以上の属性情報ファイルとに分割してそれぞれ記録し、

各個人情報を特定する個人コードで上記基本情報ファイルと1以上の属性情報ファイルとを関連付けることを特徴とする個人情報の記録方法。

【請求項2】 請求項1に記載の個人情報の記録方法に おいて、

前記個人コードは、さらに各基本または属性情報ファイル毎に異なる暗号鍵を用いてそれぞれ暗号化された個人コードであることを特徴とする個人情報の記録方法。

【請求項3】 コンピュータシステムで処理可能な記録 媒体に個人情報を記録する記録方法において、

入力された検索条件を解析して基本情報ファイルまたは 属性情報ファイルのいずれの検索であるかを判別し、

判別された第1の情報ファイルに対して上記検索条件により第1の検索を行い、2つ以上の情報ファイルにまたがって検索が必要な場合には、上記第1の検索で得られた検索キーである鍵暗号化個人コードを復号化して、本来の個人コードを取得し、

判別された第2の情報ファイルに対して上記検索条件により第2の検索を行い、 さらに判別された第3の情報ファイルに対しても同じ処理を行い、

検索した結果を編集することを特徴とする個人情報の記録方法。

【請求項4】 個人情報を記録したコンピュータシステムで処理可能な記録媒体において、

上記個人情報を、個人情報の基本データ項目からなる基本情報ファイルと、該基本データ項目以外の属性データ項目からなる1個以上の属性情報ファイルとに分割して記録し、かつ各個人情報を特定する個人コードで上記基本情報ファイルと1個以上の属性情報ファイルとを関連付けた各情報ファイルの内容を記録したことを特徴とする個人情報の記録媒体。

【請求項5】 請求項4に記載の個人情報の記録媒体に おいて、

前記個人コードは、さらに各基本または属性情報ファイル毎に異なる暗号鍵を用いてそれぞれ暗号化された個人コードである場合の各情報ファイルの内容を記録したことを特徴とする個人情報の記録媒体。

【請求項6】 請求項3に記載の各処理動作をプログラムに変換し、変換された該プログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項7】 バックアップのために外部記録媒体に記録保管する個人情報記録媒体において、

上記個人情報の全体を暗号鍵で暗号化し、かつその暗号 化された個人情報を、基本情報ファイルと、1つ以上の 属性情報ファイルとに分割し、各情報ファイルを暗号化 された個人コードで関連付けたことを特徴とする個人情 報を記録した外部記録媒体。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、コンピュータシステムにおいて、個人情報ファイルの機密保護を図ることが可能な個人情報記録方法、およびその方法で記録され、コンピュータにより読み出し可能な記録媒体に関する。

#### [0002]

【従来の技術】最近、金融機関における個人情報の漏 洩、あるいは市町村における住民情報の漏洩が問題とな ったニュースが報道されている。これは、コンピュータ 化の発展により、コンピュータシステムで処理される個 人情報が増加していることが原因である。一方、パソコ ン通信やインターネット等の普及によりコンピュータシ ステムの利用者がますます増加しており、パソコンを利 用した預金者、あるいは住民からのデータベースへのア クセス要求は、今後増加する傾向にある。このような状 況において、コンピュータシステムに蓄積されている各 種個人情報は、プライバシー保護の観点から十分な機密 保護の仕組みが要求されている。このような社会的な要 求に対して、データの機密保護のための対策としては、 例えばパスワードによるアクセス者の権限チェック、通 信ネットワーク上のデータの暗号化処理、コンピュータ システムの外部記憶媒体に作成・保管するデータに対す る暗号化処理、等が一般に行われている。

【0003】個人情報の機密保護に関する従来技術とし ては、例えば、特開昭64-14665号公報に記載の 市町村業務における住民基本台帳ファイル方式がある。 この方式では、オンラインシステムを使用して個人デー タの登録や蓄積を行った住民基本台帳から、個人情報が 外部に漏出することを防止するものであって、図2に示 すように、磁気ディスク上のデータベースの暗号化を行 う方式である。すなわち、住民基本台帳ファイル55に 対して入力端末装置51から住民基本台帳データを入力 する時に、暗号処理部54であらかじめ定めた暗号鍵に より前記住民基本台帳データを全て暗号化してからファ イル55に格納するものである。一方、住民基本台帳フ ァイル55のデータに対して検索や演算を行う場合に は、暗号処理部54で復号処理した後に、住民基本台帳 処理部53で検索または演算処理を行い、処理結果を出 力端末装置52に出力する。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】前記公報に記載の従来 技術においては、記録、蓄積されている個人情報である 住民基本台帳ファイルが、ファイルダンプなどの手段に より読み出されて外部に漏出されても、データが暗号化されているために、何人もこれを解読できず、その結果として個人情報の外部漏出を防止することができる。しかしながら、コンピュータシステムの記録装置に記録されているこの住民基本台帳ファイルは、コンピュータシステムの各種業務処理プログラムによって検索処理の対象となるファイルである。検索対象ファイルのデータが暗号化されていると、復号してから演算処理や検索処理を行う必要があるため、多くの余分な時間を要するという問題がある。また、暗号化の方法によっては、検索で可の条件が生ずるという問題があり、個人情報は保護されても、正常なコンピュータ処理に支障を生じるため、実用にならないという問題がある。

【0005】具体的には、個人情報を検索する際の検索 方法としては、個人を特定するための基本的な検索であ る氏名、性別、年齢(生年月日)、住所等の基本項目を 検索キーに利用する場合(基本項目検索)と、収入が一 定額以上や年齢が一定年齢以上といった特定の属性に対 する条件に合致した個人を抽出する場合(属性条件検 索)が考えられる。いま従来の方法により、データ自体 に暗号化処理を施した場合、その暗号化の方法によって は、正しい検索条件に合致するデータが抽出できないこ とが考えられる。例えば、年齢60歳以上で、かつ年間 所得額が200万円以上の者を抽出する場合、属性情報 の年齢と年間所得額の項目を暗号化したときには、その 大小関係が保証されないことが発生する。従って、現実 の個人情報システムでは、属性項目の暗号化は実用的で はないという結論になる。このように、従来の個人情報 の暗号化処理方法では、検索時の処理性能を考慮してい なかった。そこで、本発明の目的は、このような従来の 課題を解決し、アクセスを許可されない者が、通常のア クセス手段以外の不正な何らかの手段、例えばファイル ダンプの実行等により記録媒体から個人情報を読み出し て入手したとしても、その個人情報の解読を不可能に し、かつ正常なアクセス処理の場合には、検索ロジック を複雑にせず、しかも検索処理時間を大幅に増大しない ような個人情報の記録方法およびその記録媒体を提供す ることにある。

### [0006] "

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために、本発明による個人情報の記録方法では、先ず個人情報をその基本情報ファイル(例えば、氏名、性別、生年月日、住所)と、複数の属性情報ファイル(例えば、第一属性ファイルの項目として学歴、出生地住所、既婚・未婚等、第2属性ファイルの項目として収入、持家の有無、資産総額、負債総額等)に分割することにより、各ファイル間の関連が遮断された、1つの論理的な個人情報データベースを作成する。次に、作成した個人情報データベースに対して、このように分割した個人情報(基本情報ファイルと各属性情報ファイル)間の関連を暗号

化したユニークな個人番号、あるいは単なるコード番号で結合して、個人情報データベースを完成させる。また、個人情報を分割した格納した各情報ファイルの内容を記録媒体に記録させることにより、その媒体を携帯の場所で個人情報の検索・演算処的で個人情報データベースにアクセスしても、その内容と個人を特定することができない仕組みを構築する。だいできない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができない仕組みを構築する。ができないできないが、本発明による個人情報ファイルの関連を遮断する処理と、従来からのデータ全体に暗力な情報の秘匿手段を構じることが可能になる。

#### [0007]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例を、図面を 用いて詳細に説明する。図1は、本発明の一実施例を示 す個人情報システムのブロック図である。図1におい て、10はクライアント装置、20はサーバ、30は個 人情報を蓄積した個人情報データベースである。クライ アント装置10は、入力処理機構11と出力処理機構1 2を備えている。サーバ20は、入力データ解析機構2 1、暗号・復号化処理機構22、編集出力機構23を備 えている。個人情報データベース30は、基本情報ファ イル31と複数の属性情報ファイル32、33、・・を 備えている。本発明においては、図1に示すように、個 人情報データを基本データ項目からなる基本情報ファイ ル31と、基本データ項目以外の属性データ項目からな る少なくとも1つ以上の属性情報ファイル32,33と に分割し、各個人情報を特定する個人コードまたは暗号 化された個人コードでこれらの基本情報ファイル31と 属性情報ファイル32,33相互間の関連付けを行う。 このように、単に格納するファイルを分割しただけで も、統一した個人情報を読み出すことが不可能となる。 そして、コードがファイルから読み出されるまでは各フ ァイル間の関連を判別することができない。また、コー ドを暗号化することにより、個人情報の解読は完全に不 可能となる。

【0008】図3は、本発明の一実施例を示す個人情報ファイルの暗号化処理の説明図である。個人情報データベースの構造も、図3により明らかとなる。ここでは、個人コードを暗号化して、各ファイルの関連付けを行う方法について述べる。各個人に対応してユニークに付与される個人コードとして、本来の個人コードxを入力する(ステップ101)。次に、個人コードxに対して、基本情報ファイル31、各属性情報ファイル32、33、・・の各々について、それぞれ異なるように設定した暗号鍵K1、K2、K3・・により暗号化処理を行う(ステップ102~104)。これにより、基本情報ファイル31、各属性情報ファイル32、33・・には、X

1、X2、X3、…なる暗号化後の個人コードが設定 される(ステップ104~107)。この時、各個人コー ドX、X1、X2、X3···については異なる値となる (105a~107a)。しかし、同じ個人の情報とい う点では同一の個人情報である(等号参照)。同じよう にして、全ての個人に対応してそれぞれユニークに付与 された個人コードy, z, ・・・を暗号鍵K1, K2, K3、・ ・・により暗号化して、Y1, Y2, Y3, ・・・等の暗号 化後の個人コードを各情報ファイル31,32,33内 に設定する従って、個人情報データベース上に存在する 基本情報ファイル31、属性情報ファイル32、属性情 報ファイル33…の関連において、仮に同一番号Yを 各ファイルの個人コード検索のキーとして検索を実施し ても(ステップ1056~1076)、検索結果は同一 の者の個人情報とはならない(不等号参照)。これによ り、個人コードをキーとして結合を図る通常の検索結果 からは、正しい個人情報が取得できないことから、許可 されない者が恣意的に情報を取得しようとした場合への 対抗策を講じることができる。

【0009】図4は、本発明の一実施例を示す個人情報 データベースの検索動作のフローチャートである。図4 により、クライアントから入力された検索条件をもとに 個人情報データベースの検索例を述べる。クライアント から入力された検索条件 a は、入力データ解析機構 2 1 により解析され(ステップ201)、検索条件より検索 ファイルを決定する(ステップ202)。検索条件 a の 内容を解析した結果、基本情報ファイル31の検索に関 わる場合には、基本情報ファイル31を検索し (ステッ プ211)、属性情報ファイル32の検索に関わる場合 には、属性情報ファイル32を検索し(ステップ21 2)、属性情報ファイル33の検索に関わる場合には、 **属性情報ファイル33を検索し(ステップ213)、さ** らに他の属性情報ファイルが存在する場合には同様の処 理を行い、検索条件aに対して何れかのファイル検索処 理を実施する(検索ステップ40)。検索条件aが1つ のファイルを検索するだけで終了する場合には、これで 検索は完了する。しかし、検索条件 a が 2 つ以上のファ イルを検索する必要がある場合には、上記検索処理にお いて暗号化された個人コードX1, X2, X3, …を検 索するとともに、以下の処理が必要となる。検索条件 a をもとに検索した結果(個人コード%nのレコード)か ら、もとの個人コードXに関する情報全体を取得するた めに、個人コードXn(n=1~3のいずれか)に対して 暗号・復号化処理(ステップ221~223のいずれ) か)で復号化を実行することにより、本来の個人コード であるXを取得する。例えば、検索条件aが基本情報フ アイル31の検索に関わる場合には、基本情報ファイル 31の検索 (ステップ211) で取得した個人コードX 1を暗号・復号化処理で復号化することにより (ステッ プ221)、本来の個人コードXを取得する(復号化ス

テップ41)。

【0010】次に、復号化により得られた個人コードX について、検索ステップ40で入力していないその他の 個人情報を取得するための検索キーを求める。例えば、 暗号・復号化処理(ステップ221)で復号化した場合 には、事前に基本情報ファイル31に対して基本情報フ ァイル31の検索処理(ステップ211)については実 行済みであるが、属性情報ファイル32, 33…につ いての情報は新たに取得する必要がある。そこで、暗号 ・復号化処理で暗号化を実行することにより、属性情報 ファイル32, 33に対する検索キー (X2、X3···) を取得する(ステップ222, 223)。同様にして、 属性情報ファイル32, 33以外のファイルに対する暗 号・復号化処理についても、必要な検索キーX1,X 2, X3を取得する(ステップ222, 223)。(以 上、暗号化ステップ42) 個人情報データベースを検索 するための必要な検索キーX1、X2、X3···をもと に、検索ステップ40で入力していないその他の個人情 報を取得する。例えば、暗号・復号化処理(ステップ2 21)で復号化した場合には、事前に基本情報ファイル 31に対して基本情報ファイル検索の処理は実行済みで あり(ステップ211)、残りの属性情報ファイル3 2, 33…についての情報を新たに取得する必要があ る。このため、個人コードX2、X3···を検索キーとし て、属性情報ファイル32,33の検索を行う(ステッ プ212, 213, …)。同じようにして、属性情報フ ァイル32, 33…についても、個人コードX2, X 3を用いて検索を行う(ステップ211~213)(以 上、検索ステップ43)。これまでの検索結果を用いる ことにより、基本情報ファイル31および属性情報ファ イル32,33…の検索結果で得られた個人情報デー タを編集して(ステップ203)、クライアントに渡

【0011】上記検索処理は、特定の検索条件aが、基 本情報ファイル31、属性情報ファイル32,33,・ ・のうちいずれか1つのファイルに対して検索条件が適 用できる場合、例えば氏名、性別、年令を格納している 基本情報ファイル31に対して検索条件aとして、60 歳以上の女性を検索するとき等であり、複数ファイルの 項目に対する検索条件となる場合、例えば住所、年収、 資産を格納している属性情報ファイル32と基本情報フ アイル31に対して検索条件aとして、60歳以上で年 収300万円の人を検索するとき等、の場合について は、以下に説明する処理手順で実現できる。複数ファイ ルの項目に対する検索条件となる場合、例えば、基本情 報ファイル31と属性情報ファイル32の複数項目を検 索条件とする場合、先ず基本情報ファイル31で検索抽 出した個人情報のグループに対して、個人コードX1, X2を復号化して、復号化した結果を検索キーXとして 属性情報ファイル32を検索する。その結果に対して複

数項目からなる検索条件をあてはめることにより、検索条件に該当する個人情報を抽出することが可能となる。さらに検索条件の内容として、属性情報ファイル32,33,・・の項目から検索条件を設定した時で、該当場合についても同様の処理手順で可能となる。例えば、属性情報ファイル32の項目を検索条件として検索したに対して、個人コードX2を復号として、復号化した結果Xを検索キーとして、基本情報ファイル31、属性情報ファイル32…を検索する。検索した結果を編集することにより、検索条件に該当する個人情報のグループを抽出することが可能となる。その結果を集計することも可能となる。

【0012】以上説明したように、個人情報ファイルの 個々の属性項目に対してはデータを暗号化していないた め、従来から使用している検索条件(等号関係、大小関 係等)については、そのままの仕組みで検索処理を行な うことが可能となり、各ファイル間でのデータの関連に ついては、個人コードの復号化と暗号化の仕組みにより 従来と同じ検索処理が可能となる。なお、前述の実施例 では、ファイルを分割して個人コードを分割した各ファ イル毎に異なる暗号鍵を用いて暗号化した場合の検索方 法について述べたが、他の実施例として、ファイルを分 割して個人コード(暗号化しない)で分割された各ファ イルを関連付けるだけでも、個人情報の秘匿保護を実現 できる。この場合には、ファイルを検索して個人コード を検索しなければ分割された他のファイルがどれである かが判別できないため、統一した個人情報を不正に取得 することは困難となる。また、本発明においては、個人 コードまたはファイル毎に異なる暗号鍵で暗号化された 個人コードで分割された各ファイルを関連付けしたファ イル内容を記録媒体に格納することにより、その記録媒 体を携帯すれば、任意の場所において本発明を実施する ことができる。また、本実施例の検索方法の各ステップ をプログラムに変換し、そのプログラムを記録媒体に記 録することにより、その記録媒体を携帯すれば、任意の 場所において本発明による検索を実施することができ る。さらに、上述したような個人情報ファイルは、コン ピュータシステムの不測の事故、故障、或いは不正アク セス等によりデータが破壊、または消滅されることから 保護するために、必ず外部記憶媒体にバックアップ・ファ ァイルとして記録保管される。そのような外部記憶媒体 での個人情報は、直接検索対象のファイルではなく、従 来の技術によりデータ自体を暗号化して得られたデータ ファイルである。 本発明では、データ全体を暗号化し

た上で、さらに前述の実施例のようにそのファイルを分割して、個人コードで関連付けることにより外部記憶媒体に記録すれば、そのデータ漏出に対する安全性がより 高められる。

【0013】このように、本実施例においては、個人情報を基本情報ファイルと幾つかの属性情報ファイルに分割して、その関連を結び付けるための個人コードをそのままないしは暗号化することにより、許可されない者が恋意的にデータを取出しても、暗号化の仕組みを公開しない限り取得した情報は無意味なものとなり、その結果、機密性を確保することができる。一方、許可された者がデータを取出す際には、暗号化の仕組みを利用することにより、通常の個人情報データベースを検索する場合とほぼ同程度の処理性能を確保することが可能となる。これは、個々の検索項目に対しては暗号化を行なっていないため、従来から使用している検索条件(等号関係、大小関係等)については、そのままの仕組みで検索処理を行なうことが可能となることによるものである。

#### [0014]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、個人情報データベースに対して、アクセスを許可されない者が不正な方法で個人情報を読み出して入手しても、その個人情報の解読を不可能ないしは完全情報の取得を不可能にし、かつ正常なアクセスに対しては、その処理性能を損わずに個人情報に対して検索、演算することができるので、個人情報の秘匿を図ることができる。

### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例を示す個人情報データベースシステムのプロック図である。

【図2】従来における個人情報データベースシステムの 磁気ディスク上の暗号化の例を示す図である。

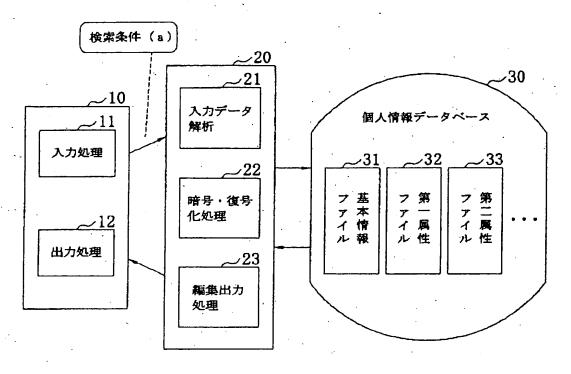
【図3】本発明の一実施例を示す個人情報データベースに対する暗号化処理のフローチャートである。

【図4】本発明の一実施例を示す個人情報データベース の検索処理のフローチャートである。

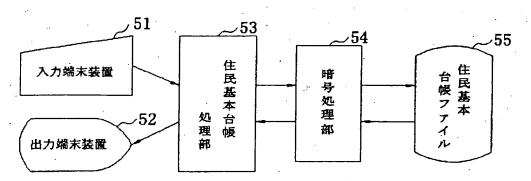
## 【符号の説明】

10…クライアント装置、20…サーバ、30…個人情報データベース、11…入力処理機構、12…出力処理機構、21…入力データ解析機構、22…暗号・復号化処理機構、23…編集出力機構、31…基本情報ファイル、32,33…第1、第2属性ファイル、51…入力端末装置、52…出力端末装置、53…住民基本台帳処理部、54…暗号処理部、55…住民基本台帳ファイル。

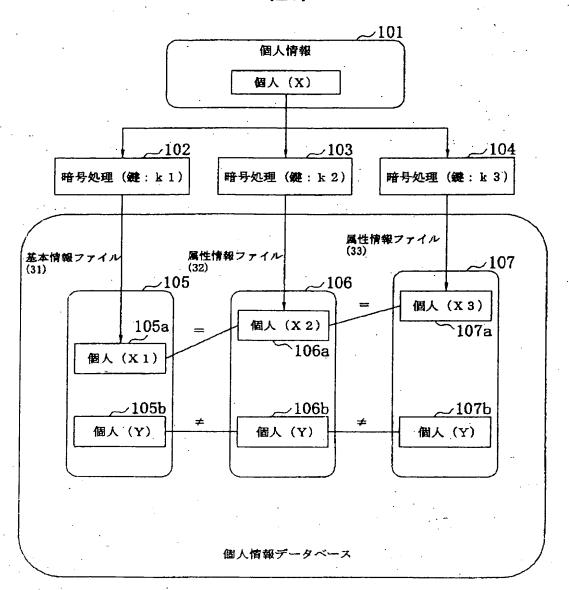
【図1】



【図2】



【図3】



【図4】

